

# Notacja $\mathcal{O}$

**dr inż. Bartłomiej Pawlik**

19 czerwca 2024

### Przykład 3 (1/2)

Rozpatrzmy ciąg  $h_n = 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n}$  dla  $n \geq 1$ . Pokażemy, że  $h_n = \mathcal{O}(\log_2 n)$ .

Zauważmy, że

$$h_2 = 1 + \frac{1}{2} < 2,$$

$$h_4 = h_2 + \left(\frac{1}{3} + \frac{1}{4}\right) < 2 + \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{2}\right) = 2 + 1 = 3,$$

$$h_8 = h_4 + \left(\frac{1}{5} + \frac{1}{6} + \frac{1}{7} + \frac{1}{8}\right) < 3 + \left(\frac{1}{4} + \frac{1}{4} + \frac{1}{4} + \frac{1}{4}\right) = 3 + 1 = 4,$$

itd. Ogólnie mamy

$$h_{2^k} < k + 1,$$

co można łatwo uzasadnić indukcyjnie.

### Przykład 3 (2/2)

Niech  $n$  będzie liczbą ograniczoną kolejnymi potęgami dwójki:  $2^k < n \leq 2^{k+1}$ . Zauważmy, że pierwsza z tych nierówności daje nam  $k < \log_2 n$ . Mamy zatem

$$h_n \leq h_{2^{k+1}} < (k+1) + 1 = k+2 < \log_2 n + 2.$$

Dla dostatecznie dużych  $n$  mamy

$$\log_2 n + 2 < \log_2 n + \log_2 n = 2 \log_2 n,$$

więc ostatecznie

$$h_n = \mathcal{O}(\log_2 n).$$

## Przykład 1

Z prezentowanych wcześniej nierówności wynika, że

- $\sqrt{n} = \mathcal{O}(n)$ ,
- $n = \mathcal{O}(n^2)$ ,
- $n = \mathcal{O}(2^{n-1})$ ,
- $n = \mathcal{O}(2^n)$ ,
- $2^n = \mathcal{O}(n!)$ ,
- $200^n = \mathcal{O}(n!)$ ,
- $n! = \mathcal{O}(n^n)$ ,
- $n \log_2 n = \mathcal{O}(n^2)$ ,

itp.

Notacja  $\mathcal{O}$  służy do szacowania szybkości wzrostu rozpatrywanego ciągu poprzez porównanie ją z szybkością wzrostu prostszego (dobrze znanego) ciągu.

## Dowód (2/3).

- ③ Jeżeli  $f_n = \mathcal{O}(a_n)$  oraz  $g_n = \mathcal{O}(b_n)$ , to istnieją dodatnie stałe  $C$  i  $D$  takie, że

$$|f_n| \leq C \cdot |a_n| \quad \text{oraz} \quad |g_n| \leq D \cdot |b_n|$$

dla dostatecznie dużych  $n$ . Ponownie korzystając z nierówności trójkąta mamy

$$\begin{aligned} |f_n + g_n| &\leq |f_n| + |g_n| \leq C \cdot |a_n| + D \cdot |b_n| \leq \\ &C \cdot \max\{|a_n|, |b_n|\} + D \cdot \max\{|a_n|, |b_n|\} = \\ &(C + D) \cdot \max\{|a_n|, |b_n|\}, \end{aligned}$$

więc  $f_n + g_n = \mathcal{O}(\max\{|a_n|, |b_n|\})$ . Ponadto

$$|f_n \cdot g_n| = |f_n| \cdot |g_n| \leq C \cdot |a_n| \cdot D \cdot |b_n| = (C \cdot D) \cdot |a_n \cdot b_n|,$$

więc  $f_n \cdot g_n = \mathcal{O}(a_n \cdot b_n)$ .

Analogicznie możemy pokazać, że dla każdej liczby dodatniej  $C$  mamy

$$C^n < n!$$

dla dostatecznie dużych  $n$ , co oznacza że

- $n!$  rośnie szybciej niż jakikolwiek ciąg geometryczny

Dla dowolnej liczby naturalnej  $n > 1$  mamy

$$n! < n^n$$

Dowód.

$$n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n < n \cdot n \cdot \dots \cdot n \cdot n = n^n$$



W całym wykładzie przyjmujemy, że zbiór liczb naturalnych to zbiór liczb całkowitych dodatnich.

Jeżeli  $n$  jest liczbą naturalną, to

$$\dots \leq \sqrt[4]{n} \leq \sqrt[3]{n} \leq \sqrt{n} \leq n \leq n^2 \leq n^3 \leq n^4 \leq \dots$$

Dużo ogólniej:

Jeżeli  $n$  jest liczbą naturalną i  $\alpha, \beta$  są liczbami rzeczywistymi takimi, że  $0 \leq \alpha \leq \beta$ , to

$$n^\alpha \leq n^\beta.$$

Zauważmy, że jeżeli założymy dodatkowo, że  $n > 1$ , to powyższe nierówności będą ostre.

Nierówność

$$2^n < n!$$

zachodzi dla każdej liczby naturalnej  $n > 3$ .

Dowód.

Mamy  $2^4 < 4!$  oraz

$$2^n = 2^4 \cdot \underbrace{2 \cdot 2 \cdot \dots \cdot 2 \cdot 2}_{n-4} < 4! \cdot \underbrace{2 \cdot 2 \cdot \dots \cdot 2 \cdot 2}_{n-4} < 4! \cdot \underbrace{5 \cdot 6 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n}_{n-4} = n!$$





## Notacja $\mathcal{O}$ — własności

- ❶ Jeżeli  $f_n = \mathcal{O}(a_n)$  i  $c$  jest stałą, to

$$c \cdot f_n = \mathcal{O}(a_n).$$

- ❷ Jeżeli  $f_n = \mathcal{O}(a_n)$  i  $g_n = \mathcal{O}(a_n)$ , to

$$f_n + g_n = \mathcal{O}(a_n).$$

- ❸ Jeżeli  $f_n = \mathcal{O}(a_n)$  i  $g_n = \mathcal{O}(b_n)$ , to

$$f_n + g_n = \mathcal{O}(\max\{|a_n|, |b_n|\}) \quad \text{oraz} \quad f_n \cdot g_n = \mathcal{O}(a_n \cdot b_n).$$

- ❹ Jeżeli  $a_n = \mathcal{O}(b_n)$  i  $b_n = \mathcal{O}(c_n)$ , to

$$a_n = \mathcal{O}(c_n).$$

(Zauważmy, że powyższe własności pozwalają nam szybko ustalić szacowanie w przykładzie 2: mamy  $2n^5 + 9n^3 + 2024 = \mathcal{O}(n^5)$ .)

$$\log_2 n < n < 2^n < n! < n^n$$

Precyzyjniej:

$$1 < \dots < \log_3 n < \log_2 n < \dots < \sqrt[3]{n} < \sqrt{n} < n < n^2 < n^3 < \dots$$

oraz

$$\dots < \sqrt[3]{n} < \sqrt{n} < n < n^2 < n^3 < \dots < 2^n < 3^n < \dots < n! < n^n$$

Oczywiście prawdziwe są również nierówności typu

$$n < n\sqrt{n} < n^2, \quad n < n \cdot \log_2 n < n^2,$$

itp.

## Ciąg Catalana

$$C_0 = 1, C_n = \sum_{i=0}^{n-1} C_i C_{n-i-1}$$

Początkowe wyrazy: 1, 1, 2, 5, 14, 42, 132, 429, 1430, 4862, ...

$$C_0 = 1$$

$$C_1 = C_0 C_0 = 1$$

$$C_2 = C_0 C_1 + C_1 C_0 = 1 + 1 = 2$$

$$C_3 = C_0 C_2 + C_1 C_1 + C_2 C_0 = 2 + 1 + 2 = 5$$

$$C_4 = C_0 C_3 + C_1 C_2 + C_2 C_1 + C_3 C_0 = 5 + 2 + 2 + 5 = 14$$

### Twierdzenie

Wzór jawny ciągu Catalana ma postać

$$C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} = \frac{(2n)!}{(n+1)! \cdot n!}.$$

## Przykład

Wyznaczyć wzór jawny ciągu  $a_n$ , jeżeli  $a_1 = 0$ ,  $a_2 = 2$  i  $a_n = 4a_{n-1} - 4a_{n-2}$  dla  $n \geq 3$ .

Zauważmy, że równanie charakterystyczne ma postać  $r^2 - 4r + 4 = 0$ , więc jego jedynym pierwiastkiem jest liczba  $r_0 = 2$ . Zatem

$$a_n = (A + Bn) \cdot 2^n.$$

Podstawiając do powyższego wzoru wartości  $a_1$  i  $a_2$  otrzymujemy układ równań

$$\begin{cases} 0 = (A + B) \cdot 2 \\ 2 = (A + 2B) \cdot 4 \end{cases}, \text{ więc } \begin{cases} A = -\frac{1}{2} \\ B = \frac{1}{2} \end{cases}.$$

Ostatecznie

$$a_n = \left(-\frac{1}{2} + \frac{1}{2}n\right) \cdot 2^n, \text{ więc } a_n = (n - 1) \cdot 2^{n-1}.$$

## Przykład z *HAKMEM*

Niech  $a_0$  będzie dowolną liczbą i niech  $a_{n+1}$  będzie liczbą liter potrzebnych do zapisu liczby  $a_n$  w języku angielskim.

Na przykład, jeżeli  $a_0 = 33$ , to otrzymujemy

$$\begin{aligned} 33 \text{ (thirty three)} &\rightarrow 11 \text{ (eleven)} \rightarrow 6 \text{ (six)} \rightarrow 3 \text{ (three)} \rightarrow \\ &\rightarrow 5 \text{ (five)} \rightarrow 4 \text{ (four)} \rightarrow 4 \text{ (four)} \rightarrow \dots \end{aligned}$$

## Przykład: Problem Collatza

Niech  $a_0$  będzie dowoloną liczbą całkowitą dodatnią i niech

$$a_{n+1} = \begin{cases} \frac{1}{2}a_n, & \text{gdy } a_n \text{ jest liczbą parzystą,} \\ 3a_n + 1, & \text{gdy } a_n \text{ jest liczbą nieparzystą} \end{cases}$$

Przykładowy ciąg Collatza: 12, 6, 3, 10, 5, 16, 8, 4, 2, **1**, 4, 2, 1, 4, ...

**Rekurencja** (łac. *recurrere* - przybiec z powrotem) to sposób definiowania procedur i funkcji polegający na umieszczeniu w treści procedury/funkcji odwołań do samej siebie.

W definicji rekurencyjnej podajemy jawnie pewną liczbę elementów z których składa się dany obiekt (*warunki początkowe* lub *przypadki bazowe*), a następnie podajemy reguły (*zależności rekurencyjne*) definiowania pozostałych elementów przy pomocy elementów zdefiniowanych wcześniej.

## Wybrane własności ciągu Fibonacciego

- $F_0 + F_1 + \dots + F_n = F_{n+2} - 1$
- $F_0^2 + F_1^2 + \dots + F_n^2 = F_n \cdot F_{n+1}$
- $F_{n+1}F_{n-1} = F_n^2 + (-1)^n$
- $F_n^2 + F_{n-1}^2 = F_{2n-1}$
- $F_{n+1}F_m + F_nF_{m-1} = F_{m+n}$
- $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{F_{n+1}}{F_n} = \varphi$ , gdzie  $\varphi = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$

## Przykład

Wyznaczyć wzór jawny ciągu  $a_n$ , jeżeli  $a_0 = 3$ ,  $a_1 = 4$ ,  $a_2 = 20$

i  $a_n = -2a_{n-1} + 4a_{n-2} + 8a_{n-3}$  dla  $n \geq 3$ .

Zauważmy, że równanie charakterystyczne ma postać  $r^3 + 2r^2 - 4r - 8 = 0$ . Po przekształceniu wielomianu do postaci iloczynowej otrzymujemy

$$(r - 2)(r + 2)^2 = 0.$$

Jak widać,  $r_1 = 2$  jest jednokrotnym, natomiast  $r_2 = -2$  dwukrotnym pierwiastkiem powyższego równania. Zatem

$$a_n = A \cdot 2^n + (Bn + C) \cdot (-2)^n$$

dla pewnych  $A$ ,  $B$  i  $C$ .

Podstawiając do powyższego wzoru wartości  $a_0$ ,  $a_1$  i  $a_2$  otrzymujemy układ równań

$$\begin{cases} 3 = A + C \\ 4 = 2A - 2B - 2C \\ 20 = 4A + 8B + 4C \end{cases}, \text{ więc } \begin{cases} A = 3 \\ B = 1 \\ C = 0 \end{cases}.$$

Ostatecznie  $a_n = 3 \cdot 2^n + n \cdot (-2)^n$ .



## Funkcja McCarthy'ego

$$M(n) = \begin{cases} M(M(n+11)) & \text{dla } 1 \leq n \leq 100 \\ n - 10 & \text{dla } n > 100 \end{cases}$$

Początkowe wyrazy:  $\underbrace{91, 91, \dots, 91}_{101}, 92, 93, 94, 95, 96, 97, 98, 99, 100, 101, \dots$

## Ciąg Fibonacciego

$$F_0 = 0, F_1 = 1,$$

$$F_n = F_{n-2} + F_{n-1}$$

Początkowe wyrazy: 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, ...

$$F_0 = 0$$

$$F_1 = 1$$

$$F_2 = F_0 + F_1 = 0 + 1 = 1$$

$$F_3 = F_1 + F_2 = 1 + 1 = 2$$

$$F_4 = F_2 + F_3 = 1 + 2 = 3$$

## Definicja

**Jednorodną liniową zależnością rekurencyjną II rzędu o stałych współczynnikach** nazywamy zależność postaci

$$a_n = Aa_{n-1} + Ba_{n-2}, \quad (1)$$

gdzie  $n \geq n_0$ ,  $A, B \in \mathbb{C}$  i  $B \neq 0$ .

## Szczególne przypadki

Jak wygląda postać ogólna równania (1) z danymi  $a_0, a_1 \in \mathbb{C}$  przy założeniu, że  $A \cdot B = 0$  ?

# Rekurencja

dr inż. Bartłomiej Pawlik

26 marca 2024